(8)

## ⑲ 日本国特許庁(JP)

m 特許出願公開

# ⑫ 公 開 特 許 公 報 (A)

平4-149690

(9) Int. Cl. 5 G 06 K 17/00 G 07 F 7/08 7/12 G 07 G 1/12 識別記号 庁内整理番号

@公開 平成4年(1992)5月22日

S 6711-5L

321 P

8921-3E 8111-3E 8111-3E

G 07 F 7/08

C M

審査請求 未請求 請求項の数 1 (全7頁)

の発明の名称 記録データ処理装置

②特 願 平2-271462

**郊出 願** 平2(1990)10月9日

**個発明者 大石** 

和弘

東京都西多摩郡羽村町栄町3丁目2番1号 カシオ計算機

株式会社羽村技術センター内

の出 願 人 カシオ計算機株式会社

東京都新宿区西新宿2丁目6番1号

明 細 糖

1. 発明の名称

記録データ処理装置

### 2. 特許請求の範囲

入力される暗号データを設定自在に記憶手段と、この暗号データ記憶手段と、この暗号データ記憶手段と、この暗号データ記憶体の対した記録媒体の対して記録媒体には被告を書きている。 各種命令を確かる 製別する という を 判別する で と 観 の の か た で の の か で な の の か で な の の か で な の の か で な の の か で な の の か で な の の か で な の の か で な の の か で な の の か で な の の か で な の の か で な の の か で な の の か で な の の か で な の の か で な の の か で な い に 記憶 データ に 記憶 き で と を 背 後 と を れ な で タ を 記録 データ 処理 装置。

3. 発明の詳細な説明

[産業上の利用分野]

この発明は、例えばブリベイドカードリーダ・ ライタ等の記録データ処理装置に関する。

[従来の技術]

ECRやPOSクーミナル等に接続されるブリベイドカードリーダ・ライタは、暗号化・復号化ルーチンプログラムをROMに記憶し、ブリベイドカードに対して読み込み、暗号データの復号、金額減算、暗写化、書き込み、という処理を行なうものであった。

## [発明が解決しようとする課題]

そのため、ブリベイドカードリーダ・ライタを盗んでROMブログラムを解析して、ブリベイドカードに金額データを書き込む命令コードを探り当て、不正にブリベイドカードを発券するという犯罪が発生している。

この発明の課題は、プリベイドカードリーダ・ ライタが盗難にあっても、プリベイドカードが不 正に発券されることを防止できるようにすること である。

[課題を解決するための手段]

この発明の手段は次の通りである。

時号データ記憶手段 1 (第 1 図の機能ブロック 図を数照、以下筒じ) は、例えばRAMにより機 成され、入力される瞬母データを設定自在に記憶する。

競み書き手段2は、例えば磁気カードリーダ・ ライタ等であり、暗号データ記憶手段1に記憶された暗号データに基づき、磁気カード等の記録媒体のデータを暗号化あるいは復号化し、記録媒体に対して読み書きする。

実行制御手段3は、各種命令に従って各種処理 を実行する。

判別手段なは、各種命令が例えばROMに記憶された正常命令か否かを判別する。

構去手段5は、判別手段4で各種命令が正常命令でないと判別された際に上記暗号データ記憶手段1に記憶された暗号データを消去する。

[作用]

この発明の手段の作用は次の通りである。

時号データ記憶手段1に記憶された暗号データに基づいて読み書き予段2が記録媒体のデークを暗号化・復号化し、磁気カード等の記録媒体に対して読み書きし、実行制御手段3が各種命令に従

各種処理を指定するファンクションキー、売上データの部門別登録を接定する部門キー、各モードを指定するモードキー、およびその他のキーを備えている。しかして、創入力装置10はキー入力を行なうと、これに応じたキー入力信号をCPU11に出力する。

CPU11は、個入力装置10から出力されるキー入力信号に応じて登録処理、定額引落し処理等の各種処理を実行する。これらの各種処理はROM12に予め記憶した制御プログラムに基づいて実行される。

RAM 1 3 は各種データを記憶するもので、 CPU 1 1 により読出し / 養込みが制御される。 プログラムカード 1 / F (インターフェイス) 1 4 は、プログラムカード 1 5 と CPU 1 1 とのデータ侵受を行なう。 プログラムカード 1 5 は、 時号データを記憶した ROMカードまたは RAMカードにより構成されている。リーダ・ライタ 1 7 と CPU 1 1 とのデータ 役 受 を行なう。 表示部 1 8 は

って各種処理を実行する。

判別手段4で各種命令が正常命令でないと判別 された際に、消去手段5は上紀婚号データ記憶手 級1に記憶された暗号データを消去する。

従って、プリペイドカードリーダ・ライタが盗 難にあい、プリペイドカードに対して不正にデー タを書き込もうとしても、異なった命令が指示さ れた際に暗号データが消去されるので、プリペイ ドカードに正規のデータを書き込めず、プリペイ ドカードが不正に免券されることを防止できる。 「家飯例」

以下、実施例を第2図乃至第5図に示す図面に 蒸づいて説明する。なお、この実施例はプリペイ ドカードリーダ・ライタにより構成された記録デ ータ処理装置を示している。

第2図は、ブリベイドカード端末装置の回路構成を示すブロック図である。このブリベイドカード端末装置は例えばBCRである。

間関において、館入力装置10は関示しないが 「0」~「8」等の数値データを入力するテンキー、

例えば蛍光表示パネルにより構成されるもので、 CPU11から出力される表示データを表示する。 プリンタ19はCPU11から出力される印字データを印字する。

第3 図は、ブリベイドカードリーダ・ライタ17 の回路構成を示すブロック図である。このブリベイドカードリーダ・ライタ17は、例えば磁気カードにより構成されるブリベイドカードに対して金額データの読み込み及び乗き込みを行なうものである。同図において、CPU20は図示しない内部ROMに記憶した制御プログラムに基づいて各部を制御するもので、リーダ・ライタメカニズム21、ROM22、RAM23、および1/F24が接続されている。

リーダ・ライタメカニズム21は、ブリベイドカードに記録されたデータを読み込み又は書き込むための破気ヘッド、カード搬送機構等を内蔵するものである。この場合、ブリベイドカードにはカード種類、発行番号、金額データ等のデータが記録されている。

ROM22には、例えば第3図に示すように暗 母ダウンロードコマンド、読み込みコマンド、書 き込みコマンド、エジェクトコマンド、および略 母ルーチン等の各種制御情報が予め記憶されてい る。この実施例において、暗号ダウンロードコマ ンドはプリペイドカード端末装置から送信された 斯 号データをRAM 23 のエリアにセーブするこ とを指示するコマンドである。読み込みコマンド は、プリペイドカードのデータら離み込んで瞬号 化して送信することを指示するコマンドである。 推去込みコマンドは、プリペイドカードに金額デ 一夕を豊き込むことを指示するコマンドである。 エジェクトコマンドは、プリペイドカードを装置 の外に排出することを指示するコマンドである。 暗号ルーチンは、RAM23に記憶された暗号デ ータに基づいてプリペイドカードに書き込むアー タを暗号化し、或いはブリベイドカードから聴み 込んだ暗野化されたデータを元のデータに復母化 するためのプログラムである。

RAM23は、プリペイドカード端末装置から

ラムカード 1 5 が 1 / F 1 4 と接続されているか 否かが判断される。 プログラムカードが有る場合 は、ステップ A 2 で Y E S と判断されてステップ A 3 に進む。 もし、プログラムカードがない場合 は N O となり、ステップ A 8 によりエラー表示が 実行されてステップ A 1 に戻る。

ステップ A 3 においては、プログラムカード 1 5 に記憶された暗号データが I / F 1 4 を介して C P U 1 1 に読み出される。 練くステップ A 4 では、プログラムカード 1 5 から読み出された暗号データと暗号 ダウンロードコマンドとを I / F 1 8 を介してブリベイドカードリーダ・ライク 1 7 に転送する。

次に、スチップA5ではデータが正常に転送されたか否かが判断され、正常であればステップA6に進み、正常でなければステップA9のエラー表示に進む。

ステップA8においては、プリペイドカードリーダ・ライタ17に対して読み込みコマンドを送信し、読み込みコマンドに応じてプリペイドカー

初期設定時にセーブされた暗号データを配値する もので電池23 aから記憶保持のための電影が供 給されている。

I/F24はブリベイドカード端末装置と接続されてデータ通信を行なうものである。

次に、第4**図および**第5図に示すフローチャートに基づき上記実施例の動作を説明する。

第4図を参解してブリペイドカード端末装置の 動作を説明する。まず、ステップA1ではINIT SW (イニシャライズ・スイッチ) が操作されたか否かが判断される。JNIT SWは、プログラムカード15に記憶された暗号データをプリペイドカードリーダ・ライタ17に転送してRAM23にセーブして初期化する際に操作するスイッチである。このステップA1でYESと判断された場合はステップA2に進み、NOの場合はステップA8に進む。

ここで、プリペイドカードリーダ・ライタ 17 を初期化するために INIT SWを操作したと する。これにより、ステップ A 2 に進み、プログ

ドリーダ・ライタ17から送信される結果データを受信する。この場合、金額データが入力されていないので読み込みコマンドは送信されない。

ステップA7では読み込みが未完か否かが判断される。このステップA7で、読み込みが未完で YESと判断された場合はステップA1に戻り、 NOの場合はステップA10に進む。この場合、 読み込みコマンドを送信していないのでYESと 判断されてステップA1に戻る。

次に、ブリベイドカードから金額データを引落とす場合は、INIT SWをOFFしておき、 輸入力装置10により金額データを入力する。これにより、ステップA1でNOと判断されてステップA6に進む。

ステップABにおいては、ブリペイドカードリーダ・ライタ17に対して競み込みコマンドを送信して残高データの読み込みを指示し、送信されてくる残高データを受信する。

ステップA7ではブリベイドカードリーダ・ライタ17からの鍵み込みが未完か否かが判断され

る。このステップ A 7 で、 Y E S と 判断された場合はステップ A 1 に 戻り、 N O の 場合はステップ A 1 O に 進む。

ステップA10では、ブリベイドカードリーダ・ライタ17から送信されたアータが正常な復母化データか否かが判断される。即ち、残高アータを暗引アータに基づいて解析し、正常な復号化データか否かを判断する。このステップA10でYESと判断されるとステップA11に進み、NOの場合はステップA15のエラー表示に進む。

ステップA11においては、残高データから売上データを被算することが可能か否かが判断される。ステップA11でYESと判断されるとステップA12に進み、残高データが売上データよりも小さくNOと判断されるとステップA15のエラー表示に進む。

ステップA12では、ブリベイドカードの残器 データから発上データを減算し、減算後の残器データと書き込みコマンドとを送信して残器データ の書き込みを指示し、ブリベイドカードリーダ。

ンド」と一致するか否かが判断される。 このステップ B 2 で、 Y E S と判断されるとステップ B 3 に進む。

ステップ B 3 では、暗号 ダウンロードコマンド の後に送信されてくる暗号データを R A M 2 3 に セーブし、ステップ B 1 4 に進む。

スチップ B 1 4 において、結果 O K を示すデータを C P U 2 0 に内蔵された送信パッファ (図示せず) にセットし、次のステップ B 1 7 により送信パッファの内容をプリペイドカード端末装置に送信する。ステップ B 1 7 の終了後はステップ B 1 に戻る。

また、ステップB2でNOと判断された場合はステップB4に進む。ステップB4では、受信されたコマンドがROM22に記憶した「謎み込みコマンド」と一致するか否かが判断される。このステップB4で、YESと判断されるとステップB5に進む。

スチップ B 5 では、 R A M 2 3 の 瞬 号 データエリア が 正常か 否か が 判断される。 ステップ B 5 で

ライタ17から送信されてくる結果OKデータを受債する。

ステップA13では正常書込み完了か否か、即ちブリペイドカードリーダ・ライタ17が結果OKデータを送信したか否かが判断される。このステップA13でYESと判断された場合はステップA15に進む、NOの場合はステップA15に進む。

ステップ A 1 4 において、ブリベイドカードリーダ・ライタ 1 7 に対してカードエジェクトコマンドを送信し、ステップ A 1 に戻る。

次に、第5 数を参照してブリベイドカードリーダ・ライタ 1 7 の動作を説明する。

ステップB1では、プリペイドカード端末装置からのコマンドを受信したか否かが判断される。コマンドを受信していない場合はステップB1が繰り返し実行される。そして、何かのコマンドが受信されると、ステップB2に進む。

ステップB2においては、受信されたコマンド がROM22に記憶した「暗号ダウンロードコマ

略号データエリアが正常である場合はステップ B Bに進み、略号データエリアがクリアされて正常 でなければスチップ B 1 6 に進む。

ステップ B 6 においては、略号ルーチンを R O M 2 2 から読み出し、 R A M 2 3 に記憶された略号アータに基づいてブリベイドカードから読み出した残高データを復号化する。

ステップ B 7 では、復号化された残高データを C P U 2 O の送信パッファにセットし、次のスチップ B 1 7 により送信パッファの内容をプリペイ とカード端末装置に送信する。ステップ B 1 7 の 実行後はステップ B 1 に戻る。

次のステップB8により、受信されたコマンドがROM22に記憶した「審き込みコマンド」と一致するか否かが判断される。このステップB8で、YESと判断されるとステップB9に進む。

スチップB9においては、ステップB5と同様に、RAM23の略号データエリアが正常か否かが判断される。ステップB9で暗号データエリアが正常であればステップB10に進み、正常でな

ければステップ B 1 G に進む。

ステップ B 1 0 において、 暗号ルーチンを R O M 2 2 から読み出し、 R A M 2 3 に記憶された暗号データに基づいてプリベイドカード端末装置から送信された狭高データを暗号化する。

ステップ B 1 1 では、暗号化された 残高 データ をリーダ・ライクメカニズム 2 1 によりプリペイ ドカードに書き込み、ステップ B 1 4 に進む。

ステップB14においては、結果OKを示すデータをCPU20に内蔵された送信バッファにセットする。次のステップB17では送信バッファの内容をプリペイドカード端末装置に送信し、ステップB1に戻る。

また、上記ステップ B 8 で N O と 判断 された場合はステップ B 1 2 に 進む。 ステップ B 1 2 に おいては、 受信されたコマンドが R O M 2 2 に 記憶した「エジェクトコマンド」と一致するか否かが判断される。このステップ B 1 2 で、 Y E S と判断されるとステップ B 1 3 に進み、リーダ・ライタメカニズム 2 1 が作動してブリベイドカードが

外部に排出される。ステップ B 1 3 の実行後は、 上述と同様に、ステップ B 1 4 , B 1 7 が実行される。

しかして、ステップB12でNOと判断される場合は、ブリペイドカード端末装置から正常でないコマンドが送信されたことになるので、ステップB15に進み、RAM23の略号データエリアをクリアしてブリペイドカードリーダ・ライタ17を使用不可とする。

次のステップ B 1 6 では、 略号データが正常でないことを示す略号 N G 情報を C P U 2 0 の送信パッファにセットする。 ステップ B 1 7 においては、上述と同様に送信パッファの内容をプリペイントので、ステップ B 1 5 により R A M 2 3 に記がって、ステップ B 1 5 により R A M 2 3 に記がされた略号データがクリアされた鉄は、ステップ B 5 、 B 9 が実行された時に 天々 N O と判断されるので、プリペイドカードに記録されたアータが不正に発発されることを防止できる。

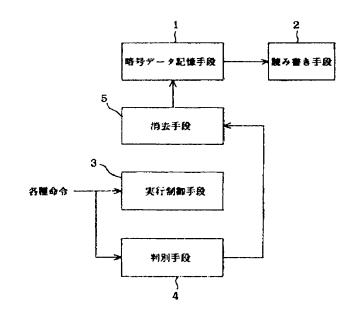
### [発明の効果]

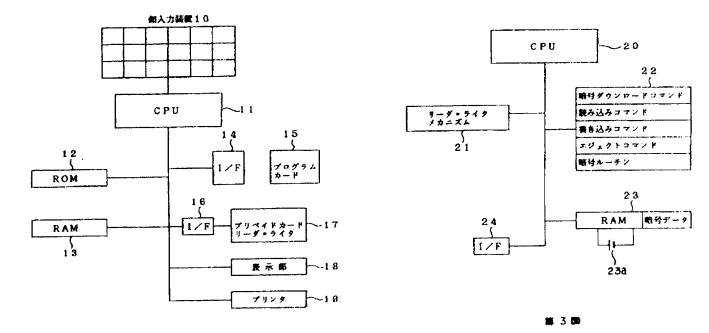
以上詳述したように、この発明によればブリペイドカードリーダ・ライタが協難にあい、ブリペイドカードに対して不正にデータを書き込もうとしても、異なった命令が指示された際に暗号データが消去されるので、ブリペイドカードに正規のデータを書き込めず、ブリペイドカードが不正に発券されることを防止できる。

### 4. 図面の簡単な説明

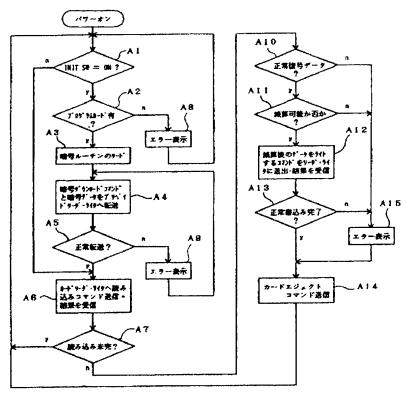
図面は実施例を示すもので、第1図は本発明の機能ブロック図、第2図はブリベイドカード機末装置の回路構成を示すブロック図、第3図はブリベイドカードリーダ・ライタの回路構成を示すブロック図、第4図および第5図は動作を示すフローチャートである。

1 … 解号データ記憶手段、 2 … 読み書き手段、 3 … 実行制御手段、 4 … 判別手段、 5 … 消去手段、 2 0 … C P U、 2 1 … リーダ・ライタメカニズム、 2 2 … R O M、 2 3 … R A M。





# 2 D



# 4 M

